CONTENTS PROCESSING SYSTEM AND METHOD FOR PROTECTING CONTENTS

Publication number: JP2000330870 Publication date: 2000-11-30

Inventor:

ISHIBASHI YASUHIRO

Applicant:

TOKYO SHIBAURA ELECTRIC CO

Classification:

- international:

G06F12/14; G06F21/24; G11B20/10; G06F12/14;

G06F21/00; G11B20/10; (IPC1-7): G06F12/14

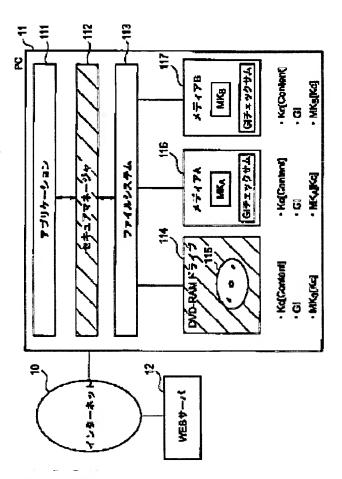
- european:

Application number: JP19990141697 19990521 Priority number(s): JP19990141697 19990521

Report a data error here

Abstract of JP2000330870

PROBLEM TO BE SOLVED: To protect contents from illegal use even when the contents are recorded in an open recording medium such as a DVD-RAM medium having no exclusive secret area so as to attain both the application and protection of digital contents. SOLUTION: In the case of recording contents in a DVD-RAM medium, a secure manager 112 allocates a secret area to a readin area of the medium, ciphers GI information for limiting the reproduction/copy movement or the like of the contents or its check sum data by medium key MKS inherent in the medium and then records the ciphered result in the secret area. The medium key MKS is made secret by recording only information to be the element of the key MKS in the medium and generating the medium key MKS.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

(19)日本日時計 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号 特開2000-330870 (P2000-330870A)

(43)公開日 平成12年11月30日(2000,11,30)

(51) Int.Cl.7

護別記号

FΙ

テーマコート (参考)

G06F 12/14

320

G06F 12/14

320B 5B017

審査請求 未請求 請求項の数15 OL (全 13 頁)

(21)出顧番号

特願平11-141697

(71)出顧人 000003078

株式会社東芝

(22) 出版日 平成11年5月21日(1999.5.21)

神奈川県川崎市幸区堀川町72番地

(72)発明者 石橋 奏博

東京都青梅市末広町2丁目9番地 株式会

社東芝青梅工場内

(74)代理人 100058479

弁理士 鈴江 武彦 (外6名)

Fターム(参考) 5B017 AA04 AA06 BA05 BA07 BB02

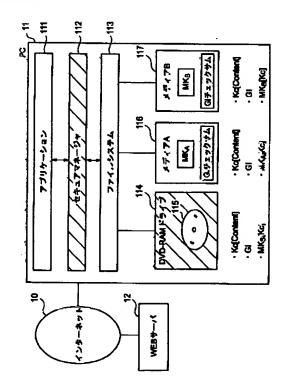
BB10 CA09 CA12 CA14 CA16

(54) 【発明の名称】 コンテンツ処理システムおよびコンテンツ保護方法

(57)【要約】

【課題】DVD-RAMメディアのように専用の秘匿エ リアを持たないオープンな記録メディアにコンテンツを 記録した場合でもそのコンテンツを不正使用から保護で きるようにし、デジタルコンテンツの利用と保護の両立 を図る。

【解決手段】セキュアマネージャ112は、DVD-R AMメディア115にコンテンツを記録する場合には、 DVD-RAMメディア115のリードインエリアに秘 匿エリアを割り当て、コンテンツの再生/コピー移動等 を制限するためのGI情報またはそのチェックサムデー タをDVD-RAMメディア115に固有のメディアキ ーMK。で暗号化した後に秘匿エリアに記録する。ま た、メディアキーMKs の秘匿化については、その要素 となる情報のみをDVD-RAMメディア115上に記 録しておき、その要素情報からメディアキーMKs を生 成できるようにすることによって実現している。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 記録メディアに記録されるコンテンツを保護するために必要な制御情報を前記記録メディア上に秘匿化して記録するコンテンツ処理システムであって、前記記録メディア上の記録領域の中でファイルシステムからはアクセスできない所定の記憶領域を前記制御情報を秘匿化するための秘匿エリアとして使用し、前記制御情報またはその改竄検出用データを、前記記録メディア上に記録されている固有のメディアIDに基づいて生成される所定の暗号化鍵によって暗号化した後に、前記秘匿エリアに記録するコンテンツ管理手段を具備することを特徴とするコンテンツ処理システム。

【請求項2】 前記制御情報は、前記コンテンツのコピー/移動を制限するためのコピー制御情報であり、

前記コンテンツ管理手段は、前記記録メディアに記録されているコンテンツを他の記録メディアにコピーまたは移動する場合には、前記記録メディア上に記録されている固有のメディア I Dに基づいて生成される暗号化鍵によって前記記録メディア上の暗号化された制御情報を復号化し、その復号化された制御情報に基づいて、前記コンテンツのコピーまたは移動の可否を判断することを特徴とする請求項2記載のコンテンツ処理システム。

【請求項3】 前記記録メディア上には、データ領域の 開始を示すリードイン領域と、このリードイン領域に後 続するデータ領域とが設けられており、

前記リードイン領域を前記秘匿エリアとして使用することを特徴とする請求項1記載のコンテンツ処理システム。

【請求項4】 前記記録メディア上には、データ領域 と、その代替領域とが設けられおり、

前記代替領域を前記秘匿エリアとして使用することを特徴とする請求項1記載のコンテンツ処理システム。

【請求項5】 前記記録メディア上には、その記録メディアに固有のメディアIDと、秘密のアルゴリズムで作成された秘密データとが記録されており、

前記コンテンツ管理手段は、前記メディアIDおよび前記秘密データから前記記録メディアに固有の前記暗号化鍵を生成し、その暗号化鍵によって前記制御情報またはその改竄検出用データを暗号化することを特徴とする請求項1記載のコンテンツ処理システム。

【請求項6】 前記コンテンツ管理手段は、前記記録メディアをドライブするためのドライブ装置との認証によって、前記メディアIDおよび前記秘密データを前記ドライブ装置を介して前記記録メディアから取得することを特徴とする請求項5記載のコンテンツ処理システム。 【請求項7】 前記コンテンツ管理手段は、前記記録メディアをドライブするためのドライブ装置との認証によって所定の秘密鍵を前記ドライブ装置との間で共有し、

前記暗号化された制御情報または改竄検出用データを前

記秘匿エリアに記録する場合には、前記暗号化された制

御情報または改竄検出用データを前記秘密鍵によって暗号化した後に前記ドライブ装置に送信することを特徴とする請求項1記載のコンテンツ処理システム。

【請求項8】 コンテンツとそのコンテンツのコピー/ 移動を制限するための制御情報を記録メディアに記録 し、その記録されている制御情報を用いることによっ て、前記記録メディアに記録されているコンテンツのコ ピー/移動を制限するコンテンツ処理システムであっ て、

前記コンテンツを記録すべき記録メディアに固有のメディアIDに基づいて前記制御情報またはその改竄検出用データを暗号化し、その暗号化された制御情報または改竄検出用データを前記記録メディア上に記録するコンテンツ管理手段を具備することを特徴とするコンテンツ処理システム。

【請求項9】 コンテンツを記録すべき記録メディア毎にその記録メディアに固有のメディア識別情報を用いて前記コンテンツの暗号化/復号化を管理すると共に、前記コンテンツのコピー/移動を制限するための制御情報を用いて前記記録メディアに記録されているコンテンツのコピー/移動を制限するコンテンツ処理システムであって.

前記メディア識別情報および前記制御情報を不正アクセスから保護するための保護手段であって、前記メディア 識別情報については、前記記録メディア上に、その記録メディアに固有のメディアIDと、秘密のアルゴリズムで作成された秘密データとを記録しておき、それらメディアIDおよび秘密データから前記メディア識別情報を生成することによって秘匿化し、前記制御情報については、前記メディア識別情報によって前記制御情報またはその改竄検出用データを暗号化した後に前記記録媒体に記録することによって秘匿化することを特徴とするコンテンツ処理システム。

【請求項10】 記録メディアに記録されるコンテンツを保護するために必要な制御情報を前記記録メディア上に秘匿化して記録することにより、前記コンテンツを保護するコンテンツ保護方法であって、

前記記録メディア上の記録領域の中でファイルシステムからはアクセスできない所定の記憶領域を前記制御情報を秘匿化するための秘匿エリアとして使用し、前記制御情報またはその改竄検出用データを、前記記録メディア上に記録されている固有のメディアIDに基づいて生成される所定の暗号化鍵によって暗号化した後に、前記秘匿エリアに記録することを特徴とするコンテンツ保護方法。

【請求項11】 前記制御情報は、前記コンテンツのコピー/移動を制限するためのコピー制御情報であり、前記記録メディアに記録されているコンテンツを他の記録メディアにコピーまたは移動する場合には、前記記録メディア上に記録されている固有のメディアIDに基づ

いて生成される暗号化鍵によって前記記録メディア上の暗号化された制御情報を復号化し、その復号化された制御情報に基づいて、前記コンテンツのコピーまたは移動の可否を判断することを特徴とする請求項10記載のコンテンツ保護方法。

【請求項12】 前記記録メディア上には、データ領域の開始を示すリードイン領域と、このリードイン領域に後続するデータ領域とが設けられており、前記リードイン領域を前記秘匿エリアとして使用することを特徴とする請求項10記載のコンテンツ保護方法。

【請求項13】 前記記録メディア上には、データ領域と、その代替領域とが設けられおり、

前記代替領域を前記秘匿エリアとして使用することを特 徴とする請求項10記載のコンテンツ保護方法。

【請求項14】 コンテンツとそのコンテンツのコピー/移動を制限するための制御情報を記録メディアに記録し、その記録されている制御情報を用いることによって、前記記録メディアに記録されているコンテンツのコピー/移動を制限するコンテンツ保護方法であって、前記コンテンツを記録すべき記録メディアに固有のメディアIDに基づいて前記制御情報またはその改竄検出用データを暗号化し、その暗号化された制御情報または改竄検出用データを前記記録メディア上に記録することを特徴とするコンテンツ保護方法。

【請求項15】 コンテンツを記録すべき記録メディア毎にその記録メディアに固有のメディア識別情報を用いて前記コンテンツの暗号化/復号化を管理すると共に、前記コンテンツのコピー/移動を制限するための制御情報を用いて前記記録メディアに記録されているコンテンツのコピー/移動を制限するコンテンツ保護方法であって、

前記メディア識別情報については、前記記録メディア上に、その記録メディアに固有のメディアIDと、秘密のアルゴリズムで作成された秘密データとを記録しておき、それらメディアIDおよび秘密データから前記メディア識別情報を生成することによって秘匿化し、

前記制御情報については、前記メディア識別情報によって前記制御情報またはその改竄検出用データを暗号化した後に前記記録媒体に記録することによって秘匿化することを特徴とするコンテンツ保護方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、画像データや音楽 データなどの様々なデジタルコンテンツを扱うことが可 能なコンテンツ処理システムおよびコンテンツ保護方法 に関する。

[0002]

【従来の技術】近年、コンピュータ技術の発達に伴い、 マルチメディア対応のパーソナルコンピュータ、セット トップボックス、プレイヤー、ゲーム機などの各種電子 機器が開発されている。この種の電子機器は、記録メディアに格納された画像データや音楽データなどの様々なデジタルコンテンツを再生できるほか、インターネット等を通じてデジタルコンテンツをダウンロードして使用することもできる。

【0003】これらデジタルコンテンツは、例えばMP EG2、MP3といったデジタル符号化技術の採用によ り、品質を落とすことなくコピーしたり、ダウンロード することができる。このため、最近では、著作権保護の 観点から、このようなデジタルコンテンツを不正使用か ら保護するための技術の必要性が叫ばれている。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】しかし、パーソナルコンピュータ、セットトップボックス、プレイヤーなどの電子機器で用いられる記録メディアは、別の機器に移動しても記録/再生ができるリレーバブルなものが多く、その仕様は基本的にはオープンである。このため、ファイルのコピー/移動を自由に行うことができるので、記録メディアに記録されたコンテンツを不正なコピー/移動などから保護することは実際上困難である。

【0005】メモリカードのように記録メディア部とコントローラとが一体化された記録メディアについては、ユーザからはアクセスできない秘匿エリアをコントローラ内に設け、そこに、例えば、コピー制御情報などの、デジタルコンテンツの使用に必要な重要な情報を格納しておくことなどによってコンテンツ保護を行うことが可能である。

【0006】ところが、次世代の記録メディアとして注 目されているDVD-RAMや、ポータブルオーディオ 機器の記録メディアとして使用されているMDなどの記 録メディアについては、その記録メディア単体で機器間 の交換が行われるので、物理的に秘匿エリアを設けるこ とは困難である。ファイルシステムからアクセスできな い領域を秘匿エリアとして使用することも考えられてい るが、この場合であっても、悪意を持つものによる不正 な攻撃に対しては十分ではない。記録メディアそのもの は基本的にはセクタの集まりから構成されているので、 その記録メディアの物理仕様さえ分かれば全面アクセス が可能であるからである。したがって、悪意を持つ者に よって不正なドライブ装置が開発されたり、あるいはそ のドライブ装置が一般ユーザによって用いられた場合に は、コピー制御情報などのコンテンツ保護のための重要 な情報が記録メディアから盗まれ、改竄されてしまう危 険がある。

【0007】本発明は上述の事情に鑑みてなされたものであり、DVD-RAMなどの記録メディアにコンテンツを記録した場合でもそのコンテンツを不正使用から保護できるようにし、デジタルコンテンツの利用と保護の両立を図ることが可能なコンテンツ処理システムおよびコンテンツ保護方法を提供することを目的とする。

[0008]

【課題を解決するための手段】上述の課題を解決するため、本発明は、記録メディアに記録されるコンテンツを保護するために必要な制御情報を前記記録メディア上に秘匿化して記録するコンテンツ処理システムであって、前記記録メディア上の記録領域の中でファイルシステムからはアクセスできない所定の記憶領域を前記制御情報を秘匿化するための秘匿エリアとして使用し、前記制御情報またはその改竄検出用データを、前記記録メディア上に記録されている固有のメディアIDに基づいて生成される所定の暗号化鍵によって暗号化した後に、前記秘匿エリアに記録するコンテンツ管理手段を具備することを特徴とする。

【0009】このコンテンツ処理システムにおいては、 ファイルシステムからはアクセスできない所定の記憶領 域を秘匿エリアとして使用するだけでなく、その秘匿エ リアに記録される情報については、記録メディア毎に固 有のメディアIDから生成される暗号化鍵を用いて暗号 化している。このため、記録メディア単体で機器間の交 換が行われるような記録メディアを用いた場合でも、コ ンテンツ保護のために必要な情報を秘匿化して記録する ことができる。また、暗号化鍵はメディアIDから生成 しているので、その記録メディアを別の機器に移動して 使用しても、メディアIDから暗号化鍵を正しく生成す るためのアルゴリズムを知っている正当な機器であれ ば、必要な情報を正しく復元することができる。したが って、同一記録メディアであれば、その記録メディアを 別の機器に移動してもコンテンツを正しく再生すること が可能となり、コンテンツの利用と保護の両立を図るこ とができる。

【0010】前記記録メディア上には、その記録メディアに固有のメディアIDと、秘密のアルゴリズムで作成された秘密データとを記録しておき、それらメディアIDと秘密データから暗号化鍵を生成することが好ましい。これにより、暗号化鍵についても十分な秘匿化を図ることができる。

[0011]

【発明の実施の形態】以下、図面を参照して本発明の実施形態を説明する。

【0012】図1には、本発明の一実施形態に係るパーソナルコンピュータ(PC)のシステム構成が示されている。このパーソナルコンピュータ(PC)11は、画像データや音楽データなどの各種デジタルコンテンツを扱うことが可能なコンピュータシステムである。このパーソナルコンピュータ(PC)11におけるコンテンツ保護の方法は、コンテンツを記録すべき記録メディア毎にその記録メディアのメディアIDを用いてコンテンツの暗号化/復号化を管理することを前提としている。これは、同一記録メディアであれば、その記録メディアを他のパーソナルコンピュータや電子機器で使用しても再

生できるようにするためであり、コンテンツは各記録メディア毎に用意された専用のメディア識別用情報(ここでは、メディアキーと称する)を用いて暗号化して記録される。メディアキーを用いたコンテンツの暗号化/復号化の管理は、そのための専用のソフトウェアであるセキュアマネージャ112によって実行される。このセキュアマネージャ112はタンバ・レジスタント・ソフトウェアとして実現されている。タンバ・レジスタント・ソフトウェアとは、不正な内部解析や改竄などの攻撃に対して防衛機能を備えるソフトウェアを意味する。

【0013】セキュアマネージャ112は図示のようにアプリケーションプログラム111とファイルシステム113との間に位置し、保護対象のコンテンツについての「記録」、「再生」、「コピー」、「移動」などの各種操作は、セキュアマネージャ112を介して行われる。セキュアマネージャ112によるコンテンツの暗号化/復号化管理は、1)物理的な秘匿エリアを有する専用の記録メディアに対するものと、2)物理的な秘匿エリアを持たない通常の記録メディアに対するものとに、大別される。

【0014】(物理的な秘匿エリアを有する専用の記録 メディア)まず、物理的な秘匿エリアを有する専用の記 録メディアに対する処理について説明する。

【0015】記録メディア(A)116、および記録メディア(B)117は、それぞれセキュアマネージャ112に対応した専用の記録メディアである。これら記録メディアとしては、パーソナルコンピュータ(PC)11や他の各種電子機器に着脱自在に装着可能なメモリカードなどの各種媒体(SSFDC、フラッシュPCカード)などを使用することができる。これら記録メディア(A)116、および記録メディア(B)117においては、記録メディア部とコントローラ部(またはハードウェアロジック部)とが一体化されており、コンテンツ保護に必要な重要な情報についてはコントローラ部に設けられた専用の秘匿エリアに記録される。

【0016】記録メディア(A) 116の秘匿エリアには、その記録メディアに固有のメディアキー(MK_A)が予め記憶されているROM領域と、後述のGI(Governance Information)テーブルから作成されたGIチェックサムデータを格納するためのGIチェックサム領域とが設けられている。記録メディア(B) 117についても同様の構成である。メディアキーは各記録メディアに固有であれば良く、シリアル番号や製造番号、他の様々な識別情報を利用することができる。

【0017】GIテーブルとは、保護対象の各コンテンツ毎にその再生、コピー、移動の可否、およびコピー可能回数、移動可能回数などを規定したコピー制御情報を含む統制情報である。GIチェックサムデータはGIテーブルの内容の改竄を検出するための改変検出用コード

データであり、GIテーブルの値から算出される。GIチェックサムデータの代わりにGIテーブルのハッシュ値を用いることもできる。GIテーブルの「コピー可能回数」の値は、コピーが実行される度に-1減算される。このようにGIテーブルの値が更新される度に、その更新に合わせて、GIチェックサムデータの値も更新される。このため、GIチェックサム領域は書き換え可能な領域から構成されている。

【0018】ROM領域およびGIチェックサム領域の どちらも、ユーザからはアクセスできないセキュアな領域となっている。

【0019】コンテンツを記録メディア(A)116に記録する場合には、セキュアマネージャ112は、記録メディア(A)116のメディアキー(MK_A)を用いてコンテンツの暗号化/復号化を管理する。この場合、記録メディア(A)116のデータ領域には、以下のデータが格納される。

[0020]

·Kc[Content]: コンテンツキーKcと称 される秘密鍵によって暗号化されたコンテンツ

・GI: コピー制御情報を含む統制情報

・ MK_A [Kc]: 記録メディア(A) 116のメディアキー(MK_A) によって暗号化されたコンテンツキ

記録メディア(A)116に記録されたコンテンツを再生する場合には、セキュアマネージャ112は、まず、記録メディア(A)116のメディアキー(MD_A)を用いて MD_A [Kc]を復号化し、コンテンツキーKcを得る。そして、そのKcによって、Kc[Content]を復号化する。

【0021】記録メディア(A)116に記録されたコ ンテンツがコピー可能なコンテンツである場合、そのコ ンテンツを記録メディア(A)116から他の記録メデ ィア (例えば記録メディア (B) 117) にコピーする ことができる。この場合、セキュアマネージャ112 は、記録メディア(A)116に格納されたGIからチ ェックサムデータを生成し、そのチェックサムデータ を、記録メディア(A)116のGIチェックサム領域 のGIチェックサムデータと比較する。不一致の場合に は、リプレースアタック(初期状態のG I をコピーして おき、それを必要に応じて書き戻すことにより、コピー /移動を一度も行っていないコンテンツに偽造する行 為) 等によってG I が改竄された恐れがあるので、コピ ーは禁止される。一致した場合には、セキュアマネージ ャ112は、記録メディア(A)116のメディアキー (MK_A)を用いてMK_A [Kc]を復号化し、Kcを 得る。次いで、セキュアマネージャ112は、コピー先 の記録メディア(B) 117のメディアキー(MKg) を用いてKcを暗号化し、暗号化したコンテンツキー (MK_B [Kc])を、Kc [Content] および GIと一緒に、記録メディア(B)117のデータ領域に書き込む。この場合、記録メディア(A)116,記録メディア(B)117のどちらにおいても、GIによって指定されるコピー可能回数の値は-1される。例えば、コピーしたコンテンツが「一回のみコピー可」のコンテンツであった場合には、「これ以上コピー不可」のコンテンツに変更される。また、GIの更新に伴い、記録メディア(A)116,記録メディア(B)117それぞれのGIチェックサムデータの値も更新される。

【0022】記録メディア(A)116に記録されたコ ンテンツが移動可能なコンテンツである場合、そのコン テンツを記録メディア(A)116から他の記録メディ ア (例えば記録メディア (B) 117) に移動すること ができる。この場合、セキュアマネージャ112は、記 録メディア (A) 116 に格納されたG I からチェック サムデータを生成し、そのチェックサムデータを、記録 メディア (A) 116のG I チェックサム領域のG I チ ェックサムデータと比較する。不一致の場合には、前述 の場合と同様に、移動は禁止される。一致した場合に は、セキュアマネージャ112は、記録メディア(A) 116のメディアキー (MK_A) を用いてMK_A [K c]を復号化し、Kcを得る。次いで、セキュアマネー ジャ112は、移動先の記録メディア(B)117のメ ディアキー(MK_R)を用いてKcを暗号化し、暗号化 したコンテンツキー (MK_B [Kc])を、Kc[Co ntent] およびGIと一緒に、記録メディア(B) 117のデータ領域に書き込む。この後、セキュアマネ ージャ112は、移動元の記録メディア(A)116の データ領域に格納されているKc[Content]、 GI、IDA [Kc]を削除すると共に、GIチェック サム領域のGIチェックサムデータを削除する。GIに よって規定されているのが「コピー可能回数」のみで、 「移動可能回数」については規定されていない場合に は、移動によるGIの更新は行われない。「移動可能回 数」が規定されている場合には、前述の「コピー」の場 合と同様にして、GIは更新された後に記録メディア (B) 117に書き込まれ、またその更新後のGIに対 応するチェックサムデータがG I チェックサム領域に書 き込まれることになる。

【0023】このように再生/コピー/移動の可否はGIによって制御されるので、コンテンツ保護のためには、GIを改竄から保護することが重要となる。しかし、GIは記録されるコンテンツの数だけ存在するので、そのデータサイズは比較的大きい。そこで、本実施形態では、GIそのものではなく、そのGIからチェックサムデータを生成し、それを安全な秘匿エリアに記録するようにしている。もちろん、GIそのものを秘匿エリアに記録するような制御を行っても良い。

【0024】(物理的な秘匿エリアを持たない通常の記録メディア)次に、物理的な秘匿エリアを持たない通常

の記録メディアに対する処理について説明する。ここでは、物理的な秘匿エリアを持たない記録メディアとして、DVD-RAMメディア115を例示して説明する。DVD-RAMメディア114は、そこに装填されたDVD-RAMメディア115をリード/ライトするためのドライブ装置である。DVD-RAMメディア115には、記録メディア(A)116、および記録メディア(B)117のような物理的な秘匿エリアは設けられていない。

【0025】DVD-RAMメディア115を用いてコ ンテンツの記録、再生、コピー、移動などを行う場合、 セキュアマネージャ112は、DVD-RAMメディア 115上のリードインエリア、セクタ代替エリア、リー ドアウトエリアなど、ファイルシステム113からはア クセスできない領域を秘匿エリアとして割り当て、そこ に重要な情報を論理的に秘匿化して記録する。秘匿エリ アにはG I チェックサムデータが記録されるが、この場 合、G I チェックサムデータは、コンテンツキー(K c)と同様に、DVD-RAMメディア115固有のメ ディアキー(MKs)を用いて暗号化されて記録され る。また、メディアキー (MK_s) については、メディ アキー(MK_s)そのものをDVD-RAMメディア1 15上に記録するのではなく、その要素となる情報、つ まり、DVD-RAMメディア115固有のメディアI D、および特定の秘密アルゴリズムで作成された秘密デ ータをDVD-RAMメディア115上に記録してお き、セキュアマネージャ112がそれらメディアIDお よび秘密データからメディアキー(MK。)を作成する ようにすることによって、秘匿化を行う。

【0026】図2(A)に示されているように、DVD-RAMメディア115固有のメディアID(MediaID)は、DVD-RAMメディア115上のバーストカッティングエリア(BCA:Burst Cutting Area)に記録される。BCAはDVD-RAMメディア115の製造プロセス終了後に物理フォーマット情報などを記録するために使用される領域であり、ここに記録されたシリアル番号や製造番号、他の様々な識別情報がメディアIDとして用いられる。BCAは、通常のファイルシステムからはアクセスすることが出来ない。

【0027】また、図2(B)に示されているように、DVD-RAMメディア115上には、データエリアの開始を示すリードインリアとそれに後続するデータエリアが設けられており、リードインエリアには、前述の秘密データとしてメディアマーク(MediaMark)が記録されている。このメディアマークは、コンテンツ保護機能を有する正当なドライブのみが読むことが可能なデータ列である。つまり、メディアマークは、リードインエリア内の所定のECCブロック(16セクタ)内に、そのECCデータによってリカバリできるエラー情

報として記録されている。エラーがあるセクタ位置とビット位置との関係により、メディアマークの値が定義される。

【0028】DVD-RAMメディア115のデータエリアには、次のデータが格納される。

[0029]

- ・Kc[Content]: コンテンツキーKcと称 される秘密鍵によって暗号化されたコンテンツ
- ・GI: コピー制御情報を含む統制情報
- ・ MK_s [Kc]: DVD-RAMメディア115固有のメディアキー (MK_s) によって暗号化されたコンテンツキー

また、GIのチェックサムデータは、前述したように、メディアキー(MKs)によって暗号化された後に、DVD-RAMメディア115上のリードインエリア、セクタ代替エリア、リードアウトエリアなど、ファイルシステム113からはアクセスできない領域に記録される。

【0030】図3には、DVD-RAMドライブ114 の機能構成が概念的に示されている。

【0031】DVD-RAMドライブ114には、データリード/ライトを行うための通常の機能部に加え、認証部201と、BCAからメディアIDを読み出すためのメディアID読み出し部202と、リードインのエラー情報からメディアマークを算出(デコード)するためのメディアマーク算出部203、エラー位置の検出及び訂正を行うためのECC演算回路204などが設けられている

【0032】認証部201は、セキュアマネージャ112との間で認証を行うためのものであり、互いにコンテンツ保護機能を有する正当なもの同士であるか否かを判断する。互いに正当なもの同士であることが確認され、且つセキュアマネージャ112から予め決められた専用のコマンドが発行された場合にのみ、メディアマーク算出部203の機能は有効となる。メディアマーク算出部203がディスエーブルされている場合、あるいはメディアマーク算出部203を持たないドライブにおいては、メディアマークを読み取るためにリードインデータをリードしても、ECC演算回路204によってエラー訂正された後のデータが読み出されてしまうため、メディアマークを読み取ることはできない。つまり、メディアマークは、コピー保護機能を有する正当なドライブ装置のみが読み取ることが可能な情報である。

【0033】また、メディアID読み出し部202についても、メディアマーク算出部203と同じように、認証が成功し、且つセキュアマネージャ112から予め決められた専用のコマンドが発行された場合にのみその機能を有効にするように制御しても良い。

【0034】このようにDVD-RAMドライブ114 との認証によって初めてメディアマークやメディアID を取得できるようにすることにより、それらメディアマーク、メディアIDをより安全に管理することができる。

【0035】次に、図4乃至図6を参照して、DVD-RAMメディア115を使用する場合におけるコンテン ツ管理処理の手順について具体的に説明する。

【0036】「記録」図5はコンテンツ記録時の動作の流れを示している。

【0037】(ステップ1): まず、セキュアマネージャ112とDVD-RAMドライブ114との間で認証処理が実行され、互いに正しいもの同士であるか否かが確認される。互いに正しいもの同士であることが確認されると、DVD-ROMのコンテンツ暗号化アルゴリズムとして使用されているCSS(Content Scrambling System)などのランダムチャレンジ・レスポンスを用いた方法により、セキュアマネージャ112とDVD-RAMドライブ114との間でキー交換が行われ、これにより同一の認証鍵、バスキー(BK:BusKey)が共有される。バスキー(BK)は、毎回代わる時変キーである。

【0038】(ステップ2): セキュアマネージャ1 12は、専用のコマンドを用いて、メディアIDとメデ ィアマークの取得要求をDVD-RAMドライブ114 に発行する。セキュアマネージャ112からの取得要求 に応答して、DVD-RAMドライブ114は、メディ アIDをBCAから読み出すと共に、リードインエリア のエラー情報からメディアマークを生成し、それらメデ ィアID(M_ID)およびメディアマーク(MM) を、バスキー(BK)で暗号化する。そして、暗号化さ れたメディアIDおよびメディアマーク(BK [M_I D. MM])をセキュアマネージャ112に送信する。 セキュアマネージャ112は、バスキー(BK)を保持 しているので、BK [M_ID. MM] からメディアI D(M_ID)およびメディアマーク(MM)を解読す ることができる。そして、セキュアマネージャ112 は、メディアID (M_ID) およびメディアマーク (MM)に対して予め決められた所定の演算を施すこと により、DVD-RAMメディア115固有のメディア キー(MKs)を生成する。

【0039】 $MK_s = f (M_ID, MM)$ ここで、f は秘密の関数である。

【0040】(ステップ3): WEBブラウザなどのアプリケーションプログラムを用いてWEBサーバから画像データや音楽データなどのコンテンツをダウンロードする場合には、WEBブラウザを介して、あるいは直接、セキュアマネージャ112とWEBサーバ12との間で認証処理が行われる。互いに正しいコンテンツ保護機能を有するもの同士あることが確認されると、セキュアマネージャ112とWEBサーバ12との間でキー交換が行われ、同一の認証鍵(K₁₁)が共有される。認証

鍵(Kx1)は毎回代わる時変キーである。

【0041】(ステップ4): WEBサーバ12は、要求されたコンテンツを所定のコンテンツキーKcで暗号化したもの(Kc[Content])と、認証鍵(K_{x1})で暗号化したコンテンツキー($K_{x1}[Kc]$)と、GIとを、PC11宛に送信する。

【0042】(ステップ5): これら、Kc[Content]、 K_{x1} [Kc]、GIは、WEBブラウザなどを介して、セキュアマネージャ112に送られる。セキュアマネージャ112は、WEBブラウザから指定されたダウンロード先の記録メディアがDVD-RAMメディア115である場合、認証鍵(K_{x1})と、DVD-RAMメディア115のメディアキー(MK_s)を用いて、 K_{x1} [Kc]を MK_s [Kc]に変換する。この場合、まず、認証鍵(K_{x1})を用いて K_{x1} [Kc]がKcに復号化され、そのKcがあらためて MK_s によって暗号化される。

【0043】この後、セキュアマネージャ112は、K c [Content] 、MKs [Kc]、GIを、ファ イルシステム113、さらにはATAPIドライバなど を通して、DVD-RAMドライブ114に送り、DV D-RAMメディア115のデータエリアに書き込む。 【0044】(ステップ6): セキュアマネージャ1 12は、GIからGIチェックサムデータ(GI_C S)を算出し、それをDVD-RAMメディア115の メディアキー(MK。)を用いて暗号化する(MK s [GI_CS])。そして、さらに、MKs [GI_ CS]をバスキー(BK)で暗号化し(BK[MK s [GI_CS]])、それをDVD-RAMドライブ 114に送信してDVD-RAMメディア115のリー ドインエリアに書き込む。この場合、専用の秘匿エリア 書き込みコマンドがセキュアマネージャ112からDV D-RAMドライブ114に発行される。DVD-RA MF = 114 d, MF = 14 d, MF = 14 d[GI_CS]]を復号化し、MK。[GI_CS] を、秘匿エリア書き込みコマンドで指定されたリードイ ンエリア内の所定アドレス位置に書き込む。

【0045】 「再生」 図5はコンテンツ再生時の動作の 流れを示している。

【0046】(ステップ1): まず、セキュアマネージャ112とDVD-RAMドライブ114との間で認証処理が実行され、互いに正しいもの同士であるか否かが確認される。互いに正しいもの同士であることが確認されると、DVD-ROMのコンテンツ暗号化アルゴリズムとして使用されているCSS(Content Scrambling System)などのランダムチャレンジ・レスポンスを用いた方法により、セキュアマネージャ112とDVD-RAMドライブ114との間でキー交換が行われ、これにより同一の認証鍵、バスキー(BK:BusKey)が共有される。バスキー(BK)は、毎回代わる時変キ

ーである。

【0047】(ステップ2): セキュアマネージャ1 12は、専用のコマンドを用いて、メディア I Dとメデ ィアマークの取得要求をDVD-RAMドライブ114 に発行する。セキュアマネージャ112からの取得要求 に応答して、DVD-RAMドライブ114は、メディ アIDをBCAから読み出すと共に、リードインのエラ ー情報からメディアマークを生成し、それらメディアI $D(M_ID)$ およびメディアマーク (MM) を、バス キー(BK)で暗号化する。そして、暗号化されたメデ ィアIDおよびメディアマーク(BK[M_ID.M M])をセキュアマネージャ112に送信する。セキュ アマネージャ112は、バスキー(BK)を保持してい るので、BK [M_ID. MM] からメディアID (M _ID)およびメディアマーク(MM)を解読すること ができる。そして、セキュアマネージャ112は、メデ ィア $ID(M_ID)$ およびメディアマーク(MM)に 対して予め決められた所定の演算を施すことにより、D VD-RAMメディア115固有のメディアキー(MK 。)を生成する。

【0048】 $MK_s = f (M_ID, MM)$ ここで、f は秘密の関数である。

【0049】(ステップ3): 次に、セキュアマネージャ112から専用の秘匿エリア読み出しコマンドが発行される。これに応答して、DVD-RAMドライブ114は、秘匿エリア読み出しコマンドで指定されたリードインエリアの所定のアドレス位置から MK_s [GI_CS]を読み出し、それをバスキー(BK)で暗号化する。そして、BK[MK_s [GI_CS]]をセキュアマネージャ112に送信する。セキュアマネージャ112は、バスキー(BK)により、BK[MK_s [GI_CS]]から MK_s [GI_CS] から MK_s [GI_CS] から MK_s [GI_CS] がら MK_s [MK_s] がいた。

【0050】(ステップ4): セキュアマネージャ1 12は、アプリケーションプログラム111などから指定された再生対象の暗号化されたコンテンツ(Kc [C ontent])と、それに対応する MK_s [Kc]、およびGIを、ファイルシステム113、さらにはAT APIドライバなどを介して、DVD-RAMメディア 115から取得する。

【0051】(ステップ5): セキュアマネージャ112は、GIからチェックサムを算出し、その算出したチェックサムと、DVD-RAMメディア115の秘匿エリアから取得したGI_CSとを比較する。不一致の場合には、DVD-RAMメディア115のGIが悪意を持つユーザによって書き替えられた恐れがあるため、再生処理はこの時点で中止する。一致した場合には、セキュアマネージャ112は、メディアIDとメディアマ

ークから生成したメディアキー(MK_s)を用いて、 MK_s [K_c]を復号し、コンテンツキー(K_c)を得る。そして、その K_c を用いて K_c [C_ontent] の暗号を解除し、生のコンテンツ(C_ontent)を再生ソフト(プレイヤ)に送信する。再生ソフトもタンバ・レジスタント・ソフトウェアとして実現されている。

【0052】「コピー」図6はコンテンツコピー時の動作の流れを示している。ここでは、DVD-RAMメディア115に記録されているコンテンツを記録メディア(A)116にコピーする場合を例示する。

【0053】(ステップ1): まず、セキュアマネージャ112とDVD-RAMドライブ114との間で認証処理が実行され、互いに正しいもの同士であるか否かが確認される。互いに正しいもの同士であることが確認されると、DVD-ROMのコンテンツ暗号化アルゴリズムとして使用されているCSS (Content Scrambling System)などのランダムチャレンジ・レスポンスを用いた方法により、セキュアマネージャ112とDVD-RAMドライブ114との間でキー交換が行われ、これにより同一の認証鍵、バスキー(BK:BusKey)が共有される。バスキー(BK)は、毎回代わる時変キーである。

【0054】(ステップ2): セキュアマネージャ1 12は、専用のコマンドを用いて、メディアIDとメデ ィアマークの取得要求をDVD-RAMドライブ114 に発行する。セキュアマネージャ112からの取得要求 に応答して、DVD-RAMドライブ114は、メディ アIDをBCAから読み出すと共に、リードインのエラ ー情報からメディアマークを生成し、それらメディア I $D(M_ID)$ およびメディアマーク (MM) を、バス キー(BK)で暗号化する。そして、暗号化されたメデ ィアIDおよびメディアマーク(BK[M_ID. M M])をセキュアマネージャ112に送信する。セキュ アマネージャ112は、バスキー(BK)を保持してい るので、BK [M_ID. MM] からメディアID (M __ID)およびメディアマーク(MM)を解読すること ができる。そして、セキュアマネージャ112は、メデ ィアID(M_ID)およびメディアマーク(MM)に 対して予め決められた所定の演算を施すことにより、D VD-RAMメディア115固有のメディアキー (MK s)を生成する。

【0055】MK_s = f (M_ID, MM) ここで、f は秘密の関数である。

【0056】(ステップ3): 次に、セキュアマネージャ112から専用の秘匿エリア読み出しコマンドが発行される。これに応答して、DVD-RAMドライブ114は、秘匿エリア読み出しコマンドで指定されたリードインエリアの所定のアドレス位置から MK_s [GI_CS]を読み出し、それをバスキー(BK)で暗号化す

る。そして、BK [MKs [GI_CS]]をセキュアマネージャ112に送信する。セキュアマネージャ112は、バスキー (BK) により、BK [MKs [GI_CS]] からMKs [GI_CS]を解読する。さらに、セキュアマネージャ112は、メディアキー (MKs) により、MKs [GI_CS]からGI_CSを解読する。

【0057】(ステップ4): セキュアマネージャ112は、アプリケーションプログラム111などから指定されたコピー対象の暗号化されたコンテンツ((Kc[Content])と、それに対応するMKs[Kc]、およびGIを、ファイルシステム113、さらにはATAPIドライバなどを介して、DVD-RAMメディア115から取得する。

【0058】セキュアマネージャ112は、GIからチェックサムを算出し、その算出したチェックサムと、DVD-RAMメディア115の秘匿エリアから取得したGI_CSとを比較する。不一致の場合には、DVD-RAMメディア115のGIが悪意を持つユーザによって書き替えられた恐れがあるため、コピー処理はこの時点で中止する。一致した場合には、DVD-RAMメディア115から読み取ったGIを参照して、コピー対象のコンテンツがコピー可能なコンテンツであるか否かを調べる。「コピー不可」または「コピー可能回数=零」の場合には、コピー処理はこの時点で中止する。コピーが許されたコンテンツであれば、セキュアマネージャ112は、次のステップ5以降の処理に進む。

【0059】(ステップ5): セキュアマネージャ112は、コピー先の記録メディア(A)116またはそれを制御するためのデバイスドライバとの間で認証処理を行う。互いに正しいコンテンツ保護機能をもつもの同士であることが確認されると、セキュアマネージャ112とコピー先の記録メディア(A)116またはそのデバイスドライバとの間でキー交換が行われ、同一の認証鍵(ここでは、 K_{x2} とする)が共有される。認証鍵(K_{x2})は毎回代わる時変キーである。

【0060】(ステップ6): セキュアマネージャ1 12からのメディアキー取得要求に応答して、記録メディア(A) 116またはそのデバイスドライバは、メディアキー(K_{K_2})で暗号化し、暗号化されたメディアキー(K_{K_2} [K_{K_3}])をセキュアマネージャ112に送信する。セキュアマネージャ112は、認証鍵(K_{K_2})を保持しているので、 K_{K_2} [K_{K_3}]から K_{K_3} を解読することができる。

【0061】(ステップ7): セキュアマネージャ1 12は、DVD-RAMメディア115から読み出した GIを更新し、「コピー可能回数」が-1されたGI′ を得る。次いで、セキュアマネージャ112は、メディ アIDとメディアマークから生成したメディアキー(M K_S)を用いて、MK_S [Kc]を復号し、コンテンツ キー(Kc)を得、そしてそのコンテンツキー(Kc)をメディアキーMKAを用いて暗号化し、MKA [Kc]を得る。この後、セキュアマネージャ112は、Kc[Content]、MKA [Kc]、GI'を、ファイルシステム113さらには記録メディア(A)116のドライバなどを介して記録メディア(A)116に書き込む。

【0063】(ステップ9): この後、セキュアマネージャ112は、チェックサムデータ(GI´_CS)をDVD-RAMメディア115のメディアキー(MK $_s$)を用いて暗号化する(MK $_s$ [GI´_CS])。そして、さらに、MK $_s$ [GI´_CS]をバスキー(BK)で暗号化し(BK[MK $_s$ [GI´_CS]をバスキー(BK)で暗号化し(BK[MK $_s$ [GI´_CS]))、それをDVD-RAMドライブ114に送信してDVD-RAMメディア115のリードインエリアに書き込む。この場合、専用の秘匿エリア書き込みコマンドがセキュアマネージャ112からDVD-RAMドライブ114に発行される。DVD-RAMドライブ114は、バスキー(BK)でBK[MK $_s$ [GI´_CS]を、秘匿エリア書き込みコマンドで指定されたリードインエリア内の所定アドレス位置に書き込む。

【0064】(ステップ10): そして、セキュアマネージャ112は、DVD-RAM115のGIをGI' に更新する。

【0065】「移動」DVD-RAMメディア115に記録されているコンテンツを記録メディア(A)116に移動する場合は、図6のコピー処理と基本的に同じ手順で処理が行われるが、ステップ9の代わりにDVD-RAMメディア115の秘匿エリアの内容を削除する処理が行われ、また図6のステップ10の代わりにDVD-RAMメディア115のKc[Content]、MKs[Kc]、およびGIを削除する処理が行われる、点がコピー処理とは異なる。また、移動の場合は、コピー可能回数に対するGIの更新は行われず、移動可能回数が規定されている場合を除き、GIは更新されずに移動先の記録メディア(A)116に書き込まれることになる。

【0066】以上のように、本実施形態においては、D VD-RAMメディア115のリードインエリアを秘匿 エリアとして割り当て、そこにGIチェックサムデータ をメディアキー(MK_s)によって暗号化して記録する ことにより、GIチェックサムデータの秘匿化を図るこ とができる。よって、GIの改竄などによるコンテンツの不正使用を防止することができる。また、メディアキー(MKs。)についても、メディアIDと、正当なドライブでしか読むことが出来ないメディアマークとによって生成しているので、その秘匿化を図ることができる。【0067】なお、本実施形態では、GIチェックサムデータを暗号化してリードインエリアに記録するようにしているが、GIのデータサイズが小さい場合には、GIそのものを暗号化してリードインエリアや、DVD-RAMメディア115上の代替セクタエリアに記録するようにしてもよい。

【0068】また、コンテンツの暗号化鍵であるコンテンツキーをメディアキーを用いて暗号化するようにしてが、メディアキーをコンテンツキーとして使用し、コンテンツ自体をメディアキーを用いて暗号化するようにしてもよい。また、専用の秘匿エリアを持たない記憶メディアとしてDVD-RAMメディアを例示したが、本実施形態のコンテンツ保護方法は、例えば、MOやMDなど、専用の秘匿エリアを持たない他の各種記録メディア全てに対して適用することができる。

【0069】さらに、本実施形態は、PCに限らず、セットトップボックス、ゲーム機、オーディオ/ビデオプレイヤーなど、マイクロプロセッサを搭載したあらゆるデータ処理装置(コンピュータ応用機器)に適用することができる。また、DVD-RAMドライブ114の認証機能、メディアマーク算出機能などは、DVD-RAMドライブ114用のドライバソフトウェアに持たせることも可能である。

【0070】また、本実施形態で説明したセキュアマネージャ112はソフトウェアであるので、その手順を記述したコンピュータプログラムを記録媒体を通じてコンピュータまたはコンピュータ応用機器に導入することにより、本実施形態と同様の効果を容易に得ることができる。

[0071]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、

DVD-RAMメディアのように専用の秘匿エリアを持たないオープンな記録メディアにコンテンツを記録した場合でもそのコンテンツを不正使用から保護できるようになり、デジタルコンテンツの利用と保護の両立を図ることが可能となる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施形態に係るコンピュータシステムの基本構成を示すブロック図。

【図2】同実施形態のコンピュータシステムで使用されるDVD-RAMメディアとそこに記録される情報の内容を説明するための図。

【図3】同実施形態のコンピュータシステムで使用されるDVD-RAMドライブの機能構成を示すブロック図。

【図4】同実施形態のコンピュータシステムで行われる コンテンツ記録処理の手順を示す図。

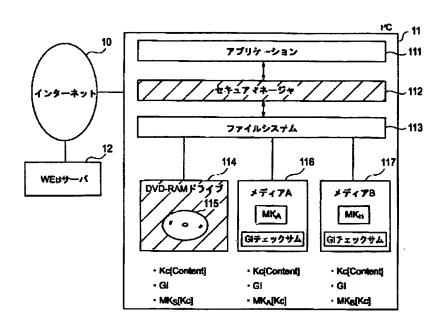
【図5】同実施形態のコンピュータシステムで行われる コンテンツ再生処理の手順を示す図。

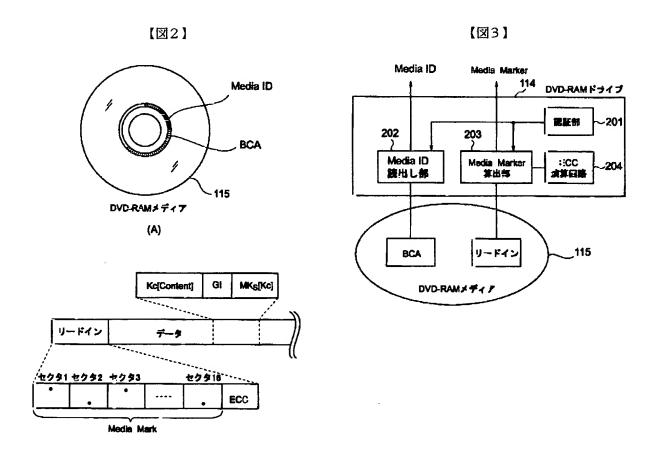
【図6】同実施形態のコンピュータシステムで行われる コンテンツコピー処理の手順を示す図。

【符号の説明】

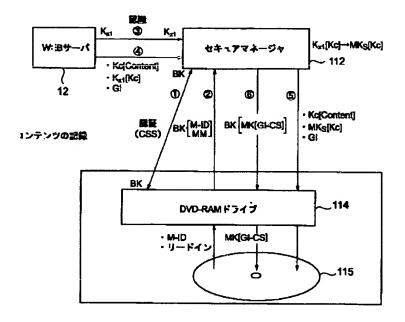
- 10…インターネット
- 11…パーソナルコンピュータ (PC)
- 12…WEBサーバ
- 111…アプリケーションプログラム
- 112…セキュアマネージャ
- 113…ファイルシステム
- 114···DVD-RAMドライブ
- 115…DVD-RAMメディア
- 116…記録メディア(A)
- 117…記録メディア(B)
- 201…認証部
- 202…メディアID読み出し部
- 203…メディアマーク算出部
- 204…ECC演算回路

【図1】

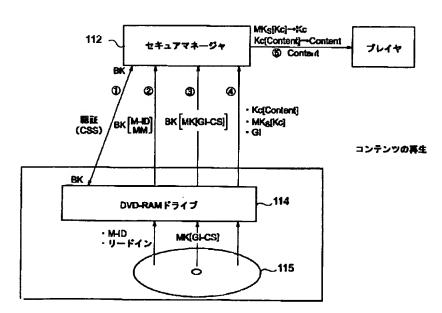




【図4】



【図5】



【図6】

